aThis Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

Requested Patent:

JP11085540A

Title:

DEVICE AND METHOD FOR DYNAMIC REGULATION OF THE RESOURCE ALLOCATION IN A COMPUTER SYSTEM;

Abstracted Patent

EP0893761;

Publication Date:

1999-01-27;

Inventor(s):

SITBON GERARD (FR); URBAIN FRANCOIS (FR); DURAND DANIEL LUCIEN (FR);

Applicant(s):

BULL SA (FR);

Application Number:

EP19980401854 19980721;

Priority Number(s):

FR19970009369 19970723;

IPC Classification:

G06F9/46;

Equivalents:

FR2766592

ABSTRACT:

The method involves sorting the work into dimensions. A weight relative to each of the dimensions is allocated by the user. When the system is heavily loaded, the work execution priorities of each dimension are modulated according to their relative weight. When the system uses the hardware resources above a high threshold, the method will dynamically modify the priority associated with the work in progress, according to the dimensions to which it belongs. When the load of hardware use goes back below this threshold the original work priorities are re-established.

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出顧公開番号

特開平11-85540

(43)公開日 平成11年(1999) 3月30日

(51) Int.CL.6

政別記号

G06F 9/46

340

FΙ

G06F 9/46

340D

審査請求 有 請求項の数7 OL (全 14 頁)

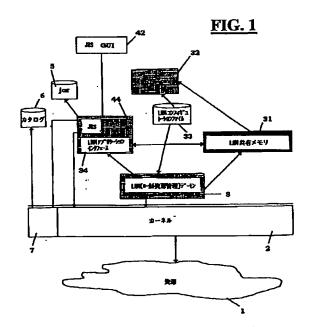
| (21)出願番号 | 特顏平10-207006 | (71)出顧人 | 390035633 |
|-------------|-------------------|---------|-----------------------|
| • | | | プル・エス・アー |
| (22)出顧日 | 平成10年(1998) 7月22日 | | フランス国、エフー78434・ループシエン |
| | | | ヌ、ルート・ドウ・ベルサイユ、68 |
| (31)優先権主張番号 | 97 09369 | (72)発明者 | ダニエル・リユシヤン・デユラン |
| (32)優先日 | 1997年7月23日 | | フランス国、78180・モンテイニー・ル・ |
| (33)優先権主張国 | フランス(FR) | | プルトヌー、リユ・マリア・カラース、38 |
| | | (72)発明者 | ジエラール・シトポン |
| | | | フランス国、94400・ピトリー、リユ・ガ |
| | | | _I , 12 |
| | | (72)発明者 | フランソワ・ユルパン |
| | | | フランス国、75002・パリ、リユ・ドウ・ |
| | | | パレストロ、33 |
| | | (74)代理人 | 弁理士 川口 義雄 (外2名) |
| | | | |

(54) 【発明の名称】 情報処理システムにおける資源割り当ての動的制御のための装置および方法

(57)【要約】

【課題】 「ユニックス」型のオープン情報処理システ ムにおける資源割り当ての動的制御方法を提供する。

【解決手段】 この方法は、ジョブをディメンションで 分類し、各ディメンションに関する相対的重み付けをユ ーザが割り当て、システムの負荷が非常に大きい場合、 ディメンションに関する重み付けに応じて各ディメンシ ョンのジョブの実行優先順位を調整する、ことからなる ことを特徴とする。



【特許讃求の範囲】

【請求項1】 「ユニックス」タイプのオープン情報処理システムにおける資源割り当ての動的制御方法であって、

ジョブをディメンションでソーティングし、

各ディメンションに関する相対的重み付けをユーザに割り当てさせ、

システムの負荷が非常に大きい場合、ディメンションに 関する相対的重み付けに応じて各ディメンションのジョ ブの実行優先順位を調整する、ことからなることを特徴 とする動的制御方法。

【請求項2】 システムが、重要な関値を越えるハードウェア資源を用いている場合、この方法は、ジョブが属するディメンションに応じて進行中のジョブに関する優先順位を動的に変えることを特徴とする、請求項1に記載の「ユニックス」タイプのオープン情報処理システムにおける資源割り当ての動的制御方法。

【請求項3】 システムのハードウェア占有率が一定の 関値以下に下がる場合、この方法はジョブの初期の優先 順位を再設定することを特徴とする、請求項1または2 に記載の「ユニックス」タイプのオープン情報処理シス テムにおける資源割り当ての動的制御法。

【請求項4】 「ユニックス」タイプのオープン情報処理システムにおける資源割り当ての動的制御装置であてってジョブをディメンションでソーティングする手段と...

各ディメンションに関する相対的重み付けを割り当てる 手段と、

システムの負荷が非常に大きい場合、ディメンションに 関する相対的重み付けに応じて各ディメンションのジョ ブの実行優先順位を変える手段とを含むことを特徴とす る動的制御装置。

【請求項5】 一定の時間間隔でシステムの状態を調べる手段と、ユーザのジョブに様々なディメンションを関連付ける手段と、これらのディメンションの各々に大きい重み付けまたは小さい重み付けを与える手段とを含むことを特徴とする、請求項4に記載の「ユニックス」タイプのオープン情報処理システムにおける資源割り当ての動的制御装置。

【請求項6】 システムは、ジョブが属するディメンションに応じて、進行中のジョブに関する優先順位を動的に変える手段を含むことを特徴とする、請求項4または5に記載の「ユニックス」タイプのオープン情報処理システムにおける資源割り当ての動的制御装置。

【請求項7】 システムの負荷が一定の閾値以下に下がることを確認してジョブの初期の優先順位を再設定する手段を含むことを特徴とする、請求項4または6のいずれか一項に記載の「ユニックス」タイプのオープン情報処理システムにおける資源割り当ての動的制御装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、情報処理システム における資源割り当ての動的制御のための装置ならびに 方法に関する。

[0002]

【従来の技術】この発明は、工業環境における情報処理 オペレーション分野、特に「ユニックス」タイプソフト ウェア上で動作する「オープン」型の情報処理システム に適用される。このタイプのソフトウェア上で動作する サーバは、いわゆる「オープン」型サーバであり、今 日、特に重視されているものである。

【0003】これらのサーバの不都合は、目的が工業的な目的と同じではない大学のアプリケーションのために開発されたことにある。このように、「ユニックス」タイプのOSでは、ジョブあるいはより正確には、ジョブを含む各プロセスは、システムまたは、これらのジョブを入力するユーザによって初期の優先順位を割り当てられる。システムが一つのジョブにより高い優先順位を与えるようにするためには、ユーザは、初期の優先順位をジョブに明白に割り当てるか、管理コマンドによってその優先順位を手動で変えなければならない。従って、ジョブに割り当てる優先順位レベルの間にはいかなる調整も相関関係もない。

【0004】同様に、ジョブの作業負荷に関し、システ ムの状態と、ジョブの優先順位の管理との間には自動的 な相関関係がない。このように調整がない場合、全ての プロセスは同じ権利を有し、数の法則が優先する。M 1, M2, M3が重要ではない三つのプロセスグループ であって、システムプロセスS1, S2, S3および重 要な「ロット別」プロセス (バッチ) B1, B2, B3 よりも数が多くアクティブである場合、このプロセスグ ループは、資源の最大部分を占めることになる。従来の 「ユニックス」システムにおいて、プロセスは、非常に 負荷の大きいシステムでも無制限に始動することがで き、実行プロセスが現在使用している資源の数にはいか なる注意も払わず、新しいプロセスが必要とする資源の 数にも全く留意しない。 これによって次のような好まし くない挙動が起きる。すなわち重要なプロセスであろう と重要でないプロセスであろうと一連のプロセスが実行 され、ユーザが所望の時間に終了しなければならない重 要なプロセスが使える資源は、そうした所望の時間に終 了するには少なすぎる。同時に、重要でないプロセスが 用いる資源は多すぎる。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】このような理由から、本発明の第一の目的は、これらの欠点を解消することができ、ジョブがシリアルまたはパラレルの一連のプロセスであるとき、プロセスおよびジョブの動的制御方法を提案することにある。

[0006]

【課題を解決するための手段】この目的は、「ユニックス」タイプのオープン情報処理システムにおけるプロセスの動的制御方法によって達せられ、この方法は、ジョブをディメンションでソーティングし、各ディメンションに関する相対的重み付けをユーザに割り当てさせ、システムの負荷が非常に大きい場合、ディメンションに関する相対的重み付けに応じて各ディメンションのジョブの実行優先順位を調整する、ことからなる。

【0007】他の特徴によれば、システムが、重要な関値を越えるハードウェア資源を用いている場合、この方法は、ジョブが属するディメンションに応じて進行中のジョブに関する優先順位を動的に変える。

【0008】別の特徴によれば、システムのハードウェア占有率が一定の関値以下に下がる場合、この方法はジョブの初期の優先順位を再設定する。

【0009】本発明の他の目的は、ジョブの動的制御装置を提案することにある。

【0010】この目的によれば、「ユニックス」オペレーションシステムにより実行されるジョブの動的制御装置は、ジョブをディメンションでソーティングする手段と、各ディメンションに関する相対的重み付けを割り当てる手段と、システムの負荷が非常に大きい場合、ディメンションに関する相対的重み付けに応じて各ディメンションのジョブの実行優先順位を変える手段とを含むことを特徴とする。

【0011】さらに別の特徴によれば、一定の時間間隔でシステムの状態を調べる手段と、ユーザのジョブに様々なディメンションを関連付ける手段と、これらのディメンションの各々に大きい又は小さい重み付けを与える手段とを含む。

【0012】また別の特徴によれば、システムは、ジョブが属するディメンションに応じて、進行中のジョブに関する優先順位を動的に変える手段を含む。

【0013】もう一つの特徴によれば、装置は、システムのロードが一定の関値以下に下がることを確認してジョブの初期の優先順位を再設定する手段を含む。

【0014】本発明の他の特徴ならびに長所は、添付図に関してなされた以下の説明を読めば、いっそう明らかになろう。

[0015]

【発明の実施の形態】以下、「プロセス」または「タスク」という表現は、所定の瞬間におけるプログラムのあらゆる実行(従って、特にシステムにおけるその環境)を示し、プログラムはそれ自体が実行可能な通常のファイルとしてディスクに格納された不活性物を構成する。「ユニックス」システムでは、次の二つのタイプのプロセスの存在が知られている。

【0016】どの端末にも結合せず、システムのスタートまたはシステムの管理者によって決定される日付で作成されるシステムプロセス。たとえば、プリンタの適切

な使用を保証するプロセス「スプール」または、所定の 日にタスクをスタートさせられるプロセス「クロン」の ような、一定数のいわゆる「デーモン」プロセスである 「スワッパー」が挙げられる。

【0017】特定のユーザにより所定の日付で所定の端末からスタートされるプロセス。特に、所定の識別のもとで端末に収容されることにより、各ユーザに対して事前に決定された所定のファイルの実行に対応して、プロセスをスタートさせる。この種のプロセスは、殆ど常に制御言語のインタープリタ(ブルヌシェルまたはCシェル)の実行に対応する。参考として述べるが、遠距離にある機器でユーザが標準サービスを利用する場合、遠距離にある機器において作動するため「デーモン」と称される特定プロセスの存在を必要とするコマンドを介する

【0018】図1に示された「ユニックス」システムの構造は、情報処理システム1のハードウェア資源からなり、この情報システムは、メモリおよび低レベルの入出力および様々なタスク(ジョブ)の連続を管理する「ユニックス」カーネル(KERNEL)2と通信する。このカーネルの周囲で、「シェル」型制御言語の一つまたは複数の「インターブリター」、電子メールシステム、および様々なユーティリティープログラムが用いられ、ユーティリティープログラムには勿論、C言語のコンパイラを含む。

【0019】「ユニックス」システムにおけるこれらの 従来の要素の周囲には、オープン環境にマルチタスクを 適用する必要性から、二個のプログラムモジュールが展 開される。その一方はユーザによってスタートされたタスクの実行のレポートを提供する (JRS) であり、他 方は、適切な経過あるいはトラブル発生をディスプレイし、従って原因を検出可能な (LRM) である。最初の モジュールは、ジョブリポートサービス「JRS」 (Job reporting Service)と称され、後のモジュールは、ローカル資源管理モジュール「LRM」 (Local Ressource Management)と称される。

【0020】さらに本発明の必要性から、カーネル2およびアプリケーションプログラムのインターフェース34と通信するローカル資源管理のデーモン3が付加される。デーモン3は、ハードディスク内に記憶されるLRMコンフィギュレーションファイル33および関連するグラフィカルユーザーインターフェース(LRM gui)32とも通信する。アプリケーションプログラムのアプリケーションインターフェース34は、デーモン3および共有メモリ31と通信する。共有メモリ31はまた、グラフィカルユーザーインターフェース32およびデーモン3とも通信する。事前割り当ての必要性から、システムは、タスクの実行リボートを実施するアプリケーションプログラム「JRS」のインターフェース44

を組み込んでいる。このアプリケーション44は、ハードディスクの特別なファイル5にタスクリポートを記憶するカタログ「jor」と接続する。アプリケーションプログラムのインターフェース44は、プログラムが作動されていてタスクリポートファイルが記憶されているという条件で、ローカル資源管理デーモン3と通信し、資源の事前割り当ておよび動的制御を可能にする。インターフェース44は、このインターフェースによりユーザが利用可能なコマンドの実行を可能にするために必要な数行のコードを含む。インターフェース44により利用されるコマンドは次の通りである。

【0021】 - 資源の管理者にコマンドを送り、リポートファイルの実行を発生可能な「JRS」コマンド。このコマンドは、仮想メモリのページ数、一時的なファイルスペース量、ユーザによって決定されるディメンション、予期されるCPUの消費時間、最大経過時間、最大CPU時間、一時的なファイルの最大スペース、仮想メモリページの最大数を決定可能な複数のオプションを含む。このコマンドは、上記の各種パラメータとともに後述する。

【0022】「JRSjobstart」コマンド(i nt jobid; int qflag; stru ct JRS_resources *JRS_res ources;)、ここでjobidパラメータはタス クの識別子であり、JRS_resourcesはタス クに対して必要とされる資源を示す構造体である。タス クが資源の事前割り当てを必要としない場合、これは0 となる。「qflag」は、それが0でないとき、タス クが資源の使用可能性を待つことを意味する。このコマ ンドは、タスクがスタートできるかどうか検証し、スタ ートできない場合には、資源が利用可能になるまで待つ が、これは「qflag」が0のときである。「qfl ag」がOでない場合は、すぐに迅速な復帰を引き起こ す。タスクがスタート可能である場合は値0が返され、 そうでなければ「qflag」が設定され、値-1が返 される。さらに、特定のタスクの主要な事象がカタログ 「jor」のグローバルファイル「logc」に発生し た場合、この事象は記憶される。タスクの各エントリに 対してパラメータを明白に決定しないように、「JR S」アプリケーション44は、スクリプト内で資源宣言 をする可能性を提供する。このようにアプリケーション の開発者がそのタスクに対する資源の必要性を適切に決 定した場合、このタスクをスクリプトに挿入することが できる。タスクは、他のいかなるパラメータも持たない 「JRS」コマンドで入力される。このJRSコマンド の構文は以下の通りである。

[0023]

option-p「仮想メモリページ数」 # option-t「一時的なファイルスペース量」 # option-d「ユーザによって決定される機 能」

option-c「予期されるCPU時間」 # option-e「最大経過時間」 # option-C「CPUによる消費時間の限界」 # option-P「仮想メモリページの最大数」 # option-T「一時的なファイルの最大スペース」

衝突がある場合には、コマンドのエントリで特定された 値は、次のように用いられる。スクリプトの内部に次の ような一行があり、

option-C200 スクリプトが次のコマンドラインと共に入力される場合、

JRS-C 300 script, CPUの限界に対して用いられる値は300である。 【0024】このようにローカル資源管理モジュールを 備えたシステムにおいて、重要でないプロセスは、重要 なプロセスの実行の継続をできるだけ変えないようにし なければならないだろう。各種のプロセスはその固有の 重要性を持っている。こうした重要性に応じて、またシ ステムの負荷に応じて多かれ少なかれプロセスに資源を 割り当てなければならないだろう。このような理由から 「LRM」モジュールは、プロセスをディメンションで ソートすることができる。一つのディメンションは、現 在実行される一組のプロセスであり、ローカル資源管理 の観点から同じ重要性を有することになる。デフォルト で五個のディメンションが設けられている。つまり第一 のディメンション「システム (SYSTEM)」、第二 のディメンション「ロット (LOT)」(バッチ)、第 三のディメンション「ダイバース (DIVERS)」 (MISC)、第四のデータベースディメンション (D B)、および第五の転送プロトコルディメンション(T P) である。通常のユーザによって直接バックグランド でプロセスがスタートされる場合、プロセスはディメン ション「ダイバース」に属する。いかなる明白なディメ ンションの宣言もなくタスク管理アプリケーションに入 力されたスクリプトを介してプロセスがスタートされる と、プロセスは、その場合、第二のディメンション「ロ ット」 (バッチ) に属する。 プロセス型のいかなるディ メンションにも属さない場合、プロセスは、「システ ム」ディメンションに属する。ディメンション「DB」 および「TP」は供給されても、いかなるプロセスの定 義もなく、ユーザによって定義されることになる。「シ ステム」ディメンションを除いて、各ディメンション は、相対的な重み付けを有することが可能であり、この 重み付けはファイルに記憶される。相対的な重み付け は、ディメンションを含むプロセスの優先順位を管理す るために用いる。一つのディメンションに属するあらゆ るプロセスの優先順位は、同じように変化する。「シス テム」ディメンションは、相対的な重み付けを持たず、

このディメンションに属するプロセスの優先順位は、ローカル資源管理(LRM)によって変えられない。ディメンションによって制御されるプロセスは、常に、たとえシステムの負荷が非常に大きくても、それらの相対的な重み付けに応じて与えられる資源である。ローカル資源管理を開始する場合、あるいは、相対的な重み付けを特定せずに一つのディメンションが形成される場合、このディメンションは、デフォルトで-1の重み付けを有する。すなわち、このディメンションは存在するが、制御はされないことを意味する。一つのディメンションは起動することもできれば動作を停止することもできる。ディメンションの動作が停止すると、このディメンションに属する入力されたタスクは始動されないが、このディメンションにおいて実行中であるタスクは、実行され続ける。

【0025】プロセスが、「JRS」 タスクの実行コマ ンドにより生じる場合で、一定のディメンションが「J RS」コマンド内で特定された場合、このプロセスは特 定されたディメンションに属する。コマンド名およびユ ーザが一つのディメンションに関連する先祖 (ancesto r) をプロセスが有する場合、プロセスはこのディメン ションに属する。プロセスの実行時間の間、相対的な重 み付けは、ディメンションを含むプロセスの優先順位を 管理かつ変更するために用いられる。一つのディメンシ ョンにおける全てのプロセスの優先順位も同様の方法で 変化する。「ダイバース」ディメンション (MISC) のプロセスは、最大値で、すなわち優先順位が最も低く システムの負荷が大きい場合、「NICE」を有する。 つまり、優先順位は、コンフィギュレーションファイル において管理者が決定する閾値よりも高い。「ユニック ス」システムにおいて、「NICE」は、値が優先順位 に逆比例するプロセスに関するインジケータである。本 発明の制御機構はオプションであって、ディメンション にユーザアプリケーションを記録するには、二つの方法 がある。ディメンションの識別子は、タスクのプログラ ムを介するアプリケーションタスクの入力によって明白 に供給することができる。一つのアプリケーションのプ ロセスは、プロセスとユーザとにより実行されるコマン ド名を特定することによって一つのディメンションに関 連させられる。プロセスはユーザの名前の下で実行され る。本発明による優先順位の動的制御機構は、二個の値 を考慮することからなる。最初の値「Pdc」は、ディ メンションに属する全てのプロセスによって用いられる 資源の現在の割合を示す。第二の値「Pde」は、ディ メンションによって用いられるはずの資源の割合を示 す。第一の値「Pdc」は、システムのプロセステーブ ルを定期的に走査し、それらのディメンションにプロセ スを関連付け、またディメンションの各プロセスが用い る資源の各ディメンションに対する和を計算することに よって得られる。

【0026】第二の値「Pde」は、次の式によって計算される。

[0027]

【数1】

 $Pde = \frac{Rd}{\Sigma R} \cdot Pns$

【0028】ここで「Rd」は、そのディメンションの 相対的な重み付けである。「Ri」は、各ディメンショ ンの相対的な重み付けである。和「 ΣR_i 」は、考慮さ れた時間周期間に作動した全てのディメンションの全て の相対的な重み付けの和である。「Pns」は、「シス テム」ディメンションに属さず、相対的な重み付けを有 し、考慮された時間間隔の間資源が消費されたプロセス が用いる資源の割合である。「Pdc」と「Pde」と の差が所定の閾値よりも大きい場合、そのディメンショ ンに属するプロセスの値「NICE」は、いずれかの方 向に変えられる。差が大きければ大きいほど、「NIC E I 値も変えられる。「NICE」値の可変範囲は、O ~40である。「NICE」値は、「システム」ディメ ンションに対して26という値に決められている。「N ICE」値が増加すると、優先順位は減少する。たとえ ばディメンション「MYDIM」を有するシステムにお いて、このディメンションは、ディメンション「ロッ ト」(バッチ)に対して相対重み付け1が宣言されたの

【0029】ディメンション「MYDIM」および「ロット」のプロセスが、プロセッサ装置 (CPU) の90 %を用いている場合、ディメンション「MYDIM」のプロセスの優先順位は、いずれかの方向に変えられ、その結果、ディメンション「MYDIM」によって用いられるCPUの割合は60%に近くなる。

で、システムで相対重み付け2を持つように決定するこ とができる。 システムの負荷が非常に大きい場合、 ディ

メンション「MYDIM」に属するプロセスの優先順位

は、次のように変えられる。

【0030】さらに、「LRM」アプリケーションプログラムインターフェース34は、「LRM gui」グラフィカルユーザインターフェース32と関連付けされる。このインターフェース32により、ユーザは、マウスまたはマウス以外の他の要素の作動によって、事前にプログラムされたグラフィカルインターフェースにより処理される外部事象をトリガすることができる。グラフィカルインターフェースは、たとえばボタンのオンオフ、ドラッグといったこれらの事象およびウィンドウ内へのマウスポインタの入力などの論理的事象を認識することができる。また、このインターフェース32によって、ユーザは、同じくマウスまたはマウス以外の他の要素の作動によってグラフィカルインターフェース内で処理を開始することができ、これによって、図2Aに示された通常のメニューから、セッション、デーモン、資

源、ディメンション、ヘルアからなるメニューの様々な 項目を含むウィンドウ321をディスプレイさせること ができる。このメニューから、マウスによって一つの項 目を選択できる。マウスボタンをクリックした後で、グ ラフィカルインターフェースプログラムによる処理後、 項目の選択により、「デーモン」という項目に対して図 2Bのようなサブメニューが現れる。このサブメニュー 3211は、デーモンの状態の表示、デーモンの始動、 デーモンの停止、始動スクリプトのディスプレイ、終了 スクリプトのディスプレイ、コンフィギュレーションパ ラメータのディスプレイを可能にする機能を含むこのサ ブメニューの項目の一つを、マウスによって強調、ある いは太字化を可能にする。

【0031】マウスによる「資源」項目の選択により、 グラフィカルインターフェースプログラムによる処理 後、図2Cに示されたようなサブメニュー3212の表 示が現れる。このサブメニューは、表示、履歴、閾値と いった機能の一つの選択可能性を含む。「表示」機能を 選択すると、図2Caに示したように、「jor」ファ イルの情報抽出による「LRM gui」インターフェ ースは、各々がCPUの使用率および、実メモリ、仮想 メモリ、一時的なファイルスペースの使用率をそれぞれ 示す複数のヒストグラムバーを含むウィンドウをディス プレイすることができる。「履歴」機能を選択すると、 図2Cbに示したように、「jor」ファイルの情報抽 出により「LRM gui」インターフェースは、シス テムの各項目すなわちCPU、実メモリ、仮想メモリ、 一時的なファイルスペースに対して、10秒間周期でシ ステムの資源消費の最近の履歴を示すことができる。 【0032】図2Dは、メインメニューのバーにおいて 「ディメンション」項目を選択した後で行われる表示を 示すものである。この選択により、可能な複数機能を含

むサブメニューが表示される。最初の機能3213aは 追加を可能にし、二番目3213bは表示を、三番目3 213 cは変更を、四番目3213 dはディメンション の削除を、五番目3213eは、ディメンションにより 消費される資源を知ることを、六番目3213fは、プ ロセスを知ることを、七番目3213gは全体的な管理 を知ることを可能にする。たとえばユーザがマウスを用 いて第三機能を選択し、マウスボタンをクリックするこ とによりこれを強調し、有効にすると、「変更」機能が 強調される。こうした動作は、グラフィックインターフ ェースプログラムによる処理後、システムにおいて利用 可能な複数のディメンションをウィンドウ32131内 に含む二番目のサブメニューを表示する。この第二のサ ブメニューのウィンドウにおいて利用可能なディメンシ ョンの一つをマウスを用いて選択すると、グラフィカル インターフェースプログラムによる処理後、図2Eの表 示が現れる。この表示は、ディメンションの名称を定義 可能な第一の文字数字枠3241と、相対的な重み付け

を定義可能な第二の文字数字枠3242と、動的制御機 能を起動可能な第三の文字数字枠3242を含む。また ウィンドウは、別々の二つのコラムで表示可能なスクロ ールリスト3244を含む。一方のコラムはコマンドに 割り当てられ、もう一方はユーザに割り当てられ、各コ マンドおよび各ユーザは各コマンドに関連付けされてい る。ユーザは、マウスを用いて「コマンド」コラムの一 個の枠3245または「ユーザ」コラムの一個の枠32 46に位置決めし、キーによって実行すべきコマンドを 入力するのと同様に、関連するディメンションを「ユー ザ」コラムに入力することができる。「確認」ボタン3 247および「中止」ボタン3248は、既存のディメ ンションを変更する情報を確認し、あるいは変更を実施 せずに中止することができる。「確認」ボタンを押す と、情報は「jor」ファイルに記憶され、このように 入力あるいは変更された相対的な重み付けが、動的制御 方法において用いられる。

【0033】図2Fは、メニュー3213で「資源」機 能を選択した場合の、ディメンション別資源の使用を示 すウィンドウの表示を示す。この使用はヒストグラム形 式で示され、各ヒストグラムは、各ディメンションに対 してシステムの項目の一つすなわちCPU、実メモリ、 仮想メモリに関連する。ヒストグラムは、グラフィカル インターフェースプログラムによる処理によって図示さ れる。同様に「プロセス」機能を選択すると、グラフィ ックインターフェースプログラムによる処理後、「NI CE」を用いた最後の十秒間にCPU時間を最も消費し たプロセスのリストをウィンドウ2Gに表示することが できる。また最後の機能「総合管理」を選択すると、図 2Hに示したウィンドウ内に各ディメンションに対する 相対的な重み付けの管理を表示することができる。これ によってユーザは、各ディメンションに関連する各枠内 に相対的な重み付けの新しい値を入力し、現在の割合を 示す枠内に、現在の割合の変更をディスプレイすること ができる。さらに、「変更」機能に対して、「確認」ボ タン3263および「中止」ボタン3264により、相 対的な重み付けの変更を確認し、あるいは変更を実施せ ずに機能を中止することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】情報処理システムおよび、本発明の方法を実施 可能にするための情報処理システムに関連付けされるソ フトウェア手段を示す機略図である。

【図2A】本発明によるローカル資源管理プログラムの 開始の際に、スクリーンにディスプレイされるウィンド ウのメニューバーを示す図である。

【図2B】先行するウィンドウのメニューの構成要素の一つを選択した後の、メインメニューを示す図である。 【図2C】メニューの別の構成要素を選択した後の、メインメニューを示す図である。

【図2Ca】「資源」を構成する要素から「ディスプレ

イ」機能を選択した場合に行われる表示を示す図である。

【図2Cb】「資源」を構成する要素から「履歴」機能を選択した後のスクリーン表示を示す図である。

【図2D】「変更」機能を「ディメンション」構成要素から選択した後の、サブメニューを示す図である。

【図2E】図2Dでの選択後に実施される表示を示す図 である

【図2F】「ディメンション」メニューから「資源」機能を選択した後で実施される表示を示す図である。

【図2G】「ディメンション」メニューから「プロセス」機能を選択した後に実施される表示を示す図である。

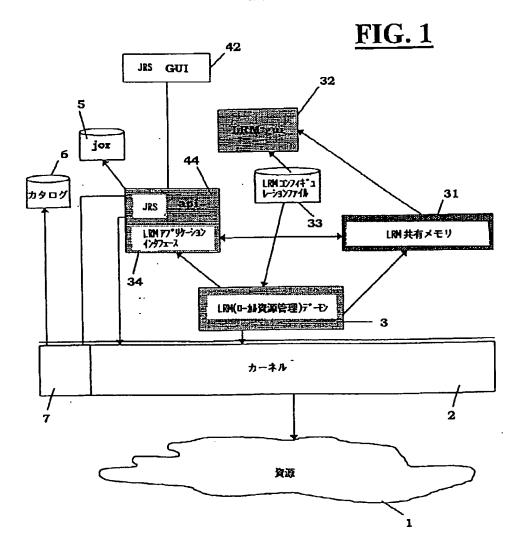
【図2H】「ディメンション」構成要素から「総合管

理」機能を選択した後に実施される表示を示す図である。

【符号の説明】

- 1 資源
- 2 「ユニックス」カーネル
- 3 LRM (ローカル資源管理) デーモン
- 5 jorファイル
- 6 カタログ
- 31 LRM共有メモリ
- 32 LRM gui
- 33 LRMコンフィギュレーションファイル
- 34 LRMアプリケーションインターフェース
- 42 JRSGUI
- 44 JRSアプリケーションインターフェース

【図1】



【図2A】

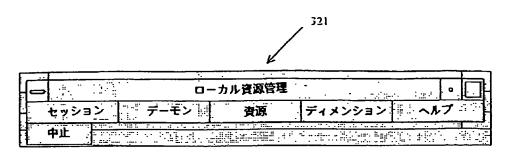


FIG. 2A

【図2B】

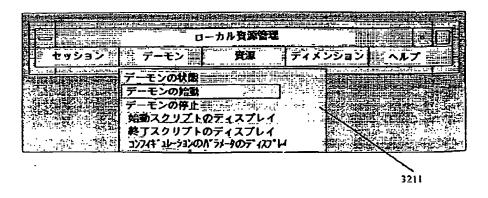


FIG. 2B

【図2C】



FIG. 2C

【図2Ca】

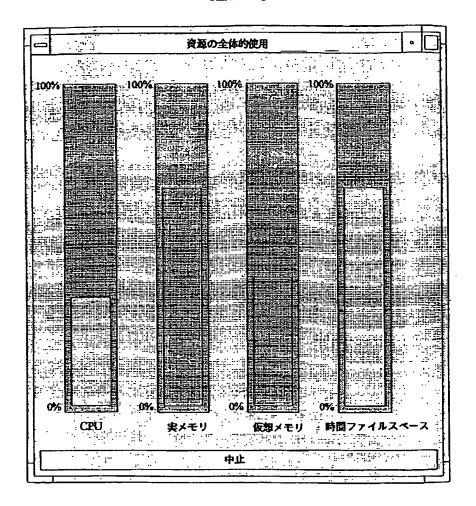
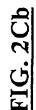
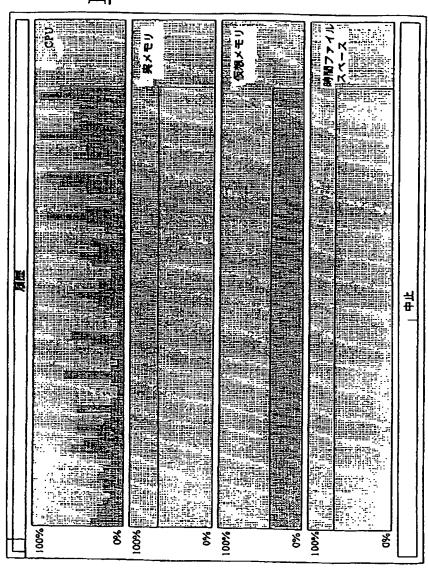


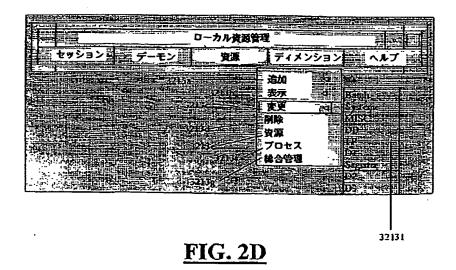
FIG. 2Ca

【図2Cb】





【図2D】



【図2G】

| | Faires p | | 現在動 | 作中の | プロセス | による | 資源利 | 用 | | | <u> </u> |
|------|----------|------------------------|------------|-----|----------|---------|---------|-------|------|----------|--|
| Uti | Pîd | J₹ ⟩ } * | デ・イメンション | タスク | 開始時刻 | Uti Cpu | Sys Cpu | CPUX | 実利 | 仮想灯 | 含 |
| geo | 15722 | x | Système | - | 09:58:24 | 1.26s | 0,70s | 19,60 | 1365 | 1077 | 20 |
| geo | 15272 | maker 3X exe | Framemaker | - | 09:58:41 | 0.485 | 0575 | 10.50 | 1756 | 1063 | 21 |
| root | l l | Init | Système | • | 14:40:42 | 0,97s | 0.03s | 10,00 | 65 | 76 | 21 |
| LOOE | 29936 | LRMDémon | LRMD | • | 14:49:31 | 0.12s | 0.29s | 4,10 | 419 | 357 |] o |
| root | 46962 | Visit | LRMD | - | 15:25:42 | 0,075 | 0.06s | L30 | 403 | 205 | a |
| geo | 10344 | mwm | Système | - | 09:58:38 | 0,03s | 0,04s | 0.70 | 266 | 172 | 20 |
| root | 1032 | gil | Système | - | 14:34:05 | 200,0 | 0.035 | 0,50 | 10 | 10 | 4 |
| root | 24150 | StatUtil | StarUtil | - | 14:45:02 | 0,00s | 0,05s | 0,50 | 164 | 191 | 0 |
| root | 50904 | LRMinfo | LRMD | | 15:31:12 | 0.00s | 0,05s | 0,50 | 30 | 15 | 0 |
| geo | 10240 | xterm | Système | • | 14:46:24 | 0,02s | 0,01s | 0,30 | 202 | . 113 | 21 |
| LOOT | 3480 | asterix | Système | | 17:00:04 | 0,0Ls | 0,00s | 0,10 | 183 | 93 | 21 |
| geo | 14426 | xv | Système | | 15;24:54 | 0,015 | 0,00s | 0.10 | 1184 | 1029 | 21 |
| geo | 19070 | rdoad | Système | - | 09:58:36 | 0,00s | 0,015 | 0.10 | 96 | 58 | 21 |
| root | 23368 | mogind | Système | - | 14:46:25 | 0,00s | 0,01s | 0,10 | 95 | 72 | 20 |
| goo | 46412 | mogin | Système | | 14:43:25 | 0,00s | 0,01s | 0,10 | 9516 | 38 | 21 |
| | | | | | | | | | | <u> </u> | |

FIG. 2G

【図2E】

| | | | 324 | | | | | |
|----------|--|----------|----------|--|------------|--|--|--|
| | 既存のディメン | ンション | の変更 | | | | | |
| | ディメンションの名称: 相対 <u>的</u> な重み : 起動 : | 1 | | 3241 | | | | |
| | 3244 コマンド: conso |] - | ユーザ: ba | 3243 atch l |] | | | |
| | コマンド | 3245 | ユーザ: b | atch 2 |] [| | | |
| | コマンド: test j-1 | 3246 | ユーザ: [| |] | | | |
| | コマンド: test j-2 |] | <u> </u> | : |] | | | |
| | コマンド: |] | ューザ: | | | | | |
| | コマンド: |] 1 | ユーザ: | |] | | | |
| ∇ | コマンド: | <u> </u> | ユーザ | | | | | |
| | 3248 | | 32 | 47———————————————————————————————————— | ᆀ | | | |
| 中止 | | | | | | | | |

FIG. 2E

【図2F】

| | | ** | | 9721m | | | \Box |
|-----|---|--|-----------------|--|-------------------|----------|--------------------------------------|
| | テイメ | ノンヨン | による資 | 海利用 | | تلب | |
| Ö | % | | | | | 100% | |
| | | | | | | | |
| | | | | CHICAGO DE SE | | | |
| 6 | PU | · · · · | i | en et and en | ta esta de distri | <u> </u> | |
| | | | Miliai | | | 100% | :::::::::::::::::::::::::::::::::::: |
| | | Ann am optic | eprilistations | ाहरतः ज्ञास्तरण ५३० | | | |
| | | · :=:::: ·=================================== | | | | | erizet. |
| | and the supplementation of the war | | 2004 4 LUN 1942 | | | | |
| | 実メモリ ・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・・ | | | prince production of the contract of the contr | | 100% | |
| | | | | | | | |
| | | | | | | | |
| | | andride | | | | | |
| | 仮想メモリ | | | | | | |
| | | | | | | | |
| | | ISC: | | LRMD | | TLISATE | UK. |
| | TI - T - T - T - T - T - T - T - T - T - | | | | | | |
| | BATCH | ТСНЗ | | BATCH | 2 - 1111 | | |
| | | | | CONTRACTOR SAME | | | |
| Ham | a proposed a surface of | | 中止 | | 137 | | |
| | i= | | | <i>K</i> | : : | . *2 | |
| | | | | | | | |
| | | | | 3 | 25 | | |

FIG2F

【図2H】

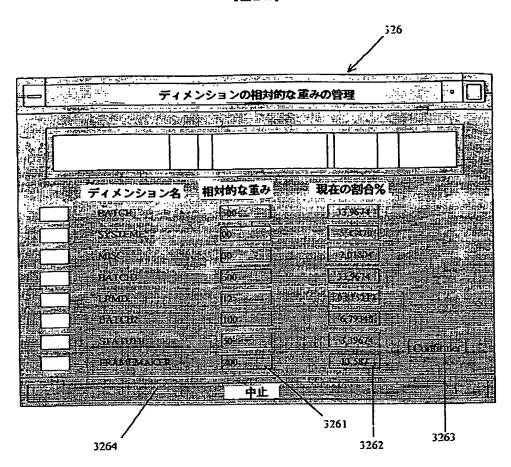


FIG. 2H